

EPO - DG 1

09 07. 2003



PCT/EP 03/50259

09.07.03

(72)

BREVET D'INVENTION

CERTIFICAT D'UTILITÉ - CERTIFICAT D'ADDITION

REC'D 04 SEP 2003

WIPO

PCT

COPIE OFFICIELLE

Le Directeur général de l'Institut national de la propriété industrielle certifie que le document ci-annexé est la copie certifiée conforme d'une demande de titre de propriété industrielle déposée à l'Institut.

Fait à Paris, le 27 JUIN 2003

Pour le Directeur général de l'Institut
national de la propriété industrielle
Le Chef du Département des brevets

PRIORITY DOCUMENT
SUBMITTED OR TRANSMITTED IN
COMPLIANCE WITH
RULE 17.1(a) OR (b)

Martine PLANCHE

INSTITUT
NATIONAL DE
LA PROPRIÉTÉ
INDUSTRIELLE

SIEGE
26 bis, rue de Saint Petersburg
75800 PARIS cedex 08
Téléphone : 33 (0)1 53 04 53 04
Télécopie : 33 (0)1 53 04 45 23
www.inpi.fr



INSTITUT
NATIONAL DE
LA PROPRIÉTÉ
INDUSTRIELLE

26 bis, rue de Saint Pétersbourg
75800 Paris Cedex 08
Téléphone : 01 53 04 53 04 Télécopie : 01 42 94 86 54

BREVET D'INVENTION
CERTIFICAT D'UTILITÉ
Code de la propriété intellectuelle - Livre VI

cerfa
N° 11354*01

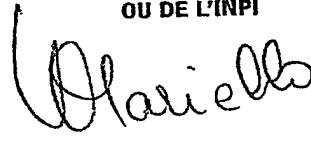
REQUÊTE EN DÉLIVRANCE 1/2

Important Remplir impérativement la 2ème page.

Cet imprimé est à remplir lisiblement à l'encre noire

DB 540 V / 190600

REMISE DES PIÈCES DATE 28 JUIN 2002 LIEU 75 INPI PARIS N° D'ENREGISTREMENT 0203087 NATIONAL ATTRIBUÉ PAR L'INPI DATE DE DÉPÔT ATTRIBUÉE PAR L'INPI 28 JUIN 2002		1 NOM ET ADRESSE DU DEMANDEUR OU DU MANDATAIRE À QUI LA CORRESPONDANCE DOIT ÊTRE ADRESSÉE BENEZETH Philippe THOMSON multimedia 46, quai Alphonse Le Gallo 92648 BOULOGNE CEDEX FRANCE	
Vos références pour ce dossier (facultatif) PF020077			
Confirmation d'un dépôt par télécopie <input type="checkbox"/> N° attribué par l'INPI à la télécopie			
2 NATURE DE LA DEMANDE		Cochez l'une des 4 cases suivantes	
Demande de brevet		<input checked="" type="checkbox"/>	
Demande de certificat d'utilité		<input type="checkbox"/>	
Demande divisionnaire		<input type="checkbox"/>	
Demande de brevet initiale ou demande de certificat d'utilité initiale		N°	Date
Transformation d'une demande de brevet européen		N°	Date
3 TITRE DE L'INVENTION (200 caractères ou espaces maximum) Procédé de génération d'adresse dans un dispositif relié à un réseau et un dispositif disposant de ce procédé.			
4 DÉCLARATION DE PRIORITÉ OU REQUÊTE DU BÉNÉFICE DE LA DATE DE DÉPÔT D'UNE DEMANDE ANTÉRIEURE FRANÇAISE		Pays ou organisation Date : / / N° Pays ou organisation Date : / / N° Pays ou organisation Date : / / N° <input type="checkbox"/> S'il y a d'autres priorités, cochez la case et utilisez l'imprimé «Suite»	
5 DEMANDEUR		<input type="checkbox"/> S'il y a d'autres demandeurs, cochez la case et utilisez l'imprimé «Suite»	
Nom ou dénomination sociale		THOMSON LICENSING SA	
Prénoms			
Forme juridique		SA	
N° SIREN			
Code APE-NAF			
Adresse	Rue	46, quai Alphonse Le Gallo	
	Code postal et ville	92100 BOULOGNE-BILLANCOURT	
Pays		FRANCE	
Nationalité		FRANCE	
N° de téléphone (facultatif)		01.41.86.52.79	
N° de télécopie (facultatif)		01.41.86.56.33	
Adresse électronique (facultatif)		Benezethp@thmulti.com	

REMISE DES PIÈCES DATE 28 JUIN 2002 LIEU 75 INPI PARIS N° D'ENREGISTREMENT 0208037 NATIONAL ATTRIBUÉ PAR L'INPI		Réservé à l'INPI
Vos références pour ce dossier : <i>(facultatif)</i>		PF020077
6 MANDATAIRE		
Nom		BENEZETH
Prénom		Philippe
Cabinet ou Société		THOMSON multimedia
N° de pouvoir permanent et/ou de lien contractuel		9016
Adresse	Rue	46, quai Alphonse Le Gallo
	Code postal et ville	92648 BOULOGNE CEDEX
N° de téléphone <i>(facultatif)</i>		01.41.86.52.79
N° de télécopie <i>(facultatif)</i>		01.41.86.56.33
Adresse électronique <i>(facultatif)</i>		Benezethp@thmulti.com
7 INVENTEUR (S)		
Les inventeurs sont les demandeurs		<input type="checkbox"/> Oui <input checked="" type="checkbox"/> Non Dans ce cas fournir une désignation d'inventeur(s) séparée
8 RAPPORT DE RECHERCHE		Uniquement pour une demande de brevet (y compris division et transformation)
Établissement immédiat ou établissement différé		<input checked="" type="checkbox"/> <input type="checkbox"/>
Paiement échelonné de la redevance		Paiement en deux versements, uniquement pour les personnes physiques <input type="checkbox"/> Oui <input type="checkbox"/> Non
9 RÉDUCTION DU TAUX DES REDEVANCES		Uniquement pour les personnes physiques <input type="checkbox"/> Requête pour la première fois pour cette invention (joindre un avis de non-imposition) <input type="checkbox"/> Requête antérieurement à ce dépôt (joindre une copie de la décision d'admission pour cette invention ou indiquer sa référence) :
Si vous avez utilisé l'imprimé «Suite», indiquez le nombre de pages jointes		
10 SIGNATURE DU DEMANDEUR OU DU MANDATAIRE (Nom et qualité du signataire) BENEZETH Philippe		VISA DE LA PRÉFECTURE OU DE L'INPI 

La loi n°78-17 du 6 janvier 1978 relative à l'informatique, aux fichiers et aux libertés s'applique aux réponses faites à ce formulaire. Elle garantit un droit d'accès et de rectification pour les données vous concernant auprès de l'INPI.

La présente invention concerne un procédé de génération d'adresse dans un dispositif relié à un réseau et un dispositif disposant de ce procédé

Il existe à ce jour de nombreux types de réseaux. Certains sont très vastes car ils permettent à des millions de terminaux de communiquer entre eux, c'est le cas par exemple du réseau INTERNET. D'autres sont beaucoup plus petits et ne comportent que quelques dizaines d'appareils, quelques centaines tout au plus. Ces derniers réseaux équipent des habitations; ce sont les réseaux domestiques, d'autres équipent des véhicules. Pour pouvoir communiquer, les terminaux possèdent une adresse qui leur est propre et qui est connue des autres terminaux du réseau. Certains réseaux sont équipés de dispositifs intelligents qui contrôlent totalement les transmissions de données sur le réseau (routeurs, ...). Lorsqu'un message arrive au sein de ce réseau, ce dispositif, connaissant l'adresse du terminal destinataire, lui envoie directement le message. D'autres réseaux ne possèdent pas de tels dispositifs et chaque terminal reçoit tous les messages échangés et ne prend en compte que les messages dont l'adresse destinataire correspond à la sienne. Ces exemples montrent l'importance de l'adresse car elle permet à chaque terminal d'être identifié, d'émettre des messages et d'en recevoir.

La communication dans un réseau s'effectue à travers des couches spécifiées dans le modèle OSI (Open System Interconnection), les couches 1 et 2 concernent les niveaux PHYSIQUE et LIAISON, et les couches 3 à 7 les niveaux logiques. On peut citer deux exemples de standard de couches 2 : ETHERNET II et IEEE802.3. La couche 3 concerne le niveau RESEAU qui spécifie le type de protocole utilisé. Un protocole très répandu et bien adapté aux réseaux domestiques est le protocole IP (« Internet Protocol »).

Sur un réseau de type ETHERNET (basé sur un protocole de couche 2 ETHERNET II ou IEEE802.3), chaque terminal possède une adresse physique, dite MAC qui est définie par le fabricant, et inscrite définitivement dans la carte électronique. Cette adresse se situe au niveau LIAISON. En théorie, il n'est pas possible que deux appareils possèdent la même adresse MAC identique. En effet, chaque fabricant dispose d'une fenêtre d'adresses

pour élaborer les adresses MAC selon ses besoins. La solution si un tel conflit existe est de changer la carte électronique dans l'appareil, il n'existe pas de remède par programme. Lorsqu'un nouvel appareil est connecté à un réseau, il est important de lui attribuer une adresse propre au réseau, c'est l'adresse IP, elle correspond au niveau RESEAU (couche 3). Cette adresse dispose d'un champ qui identifie le réseau et pour que cette adresse n'appartienne pas déjà à un autre terminal, elle possède un second champ qui identifie le terminal dans le réseau. Si le réseau possède un serveur de configuration (par exemple un serveur appelé DHCP (de l'anglais « Dynamic Host Configuration Protocol »)), celui-ci peut attribuer automatiquement des adresses pour tout nouvel appareil branché sur le réseau. Le serveur de configuration veille à attribuer une valeur d'adresse propre à chaque terminal. Pour des réseaux dont la taille est plus petite, comme typiquement les réseaux domestiques, c'est le propriétaire du réseau qui gère ses propres adresses, et affecte manuellement une nouvelle adresse à l'appareil qu'il veut installer.

Les adresses sont codées différemment selon la taille du réseau. Il existe trois classes principales de réseau, identifiées A, B, et C. Les terminaux appartenant à des réseaux de classe A possèdent au sein de ce réseau d'une adresse codée sur 3 octets, l'identifiant du réseau étant codé sur un octet. Les réseaux B et C sont de taille de plus en plus petite, inversement, leurs nombres sont de plus en plus importants. Il est facile d'imaginer que dans un futur proche chaque habitation aura son propre réseau, de ce fait les identificateurs de tels réseaux de classe C sont codés sur 3 octets et l'adresse du terminal codée sur un octet.

Un réseau peut être découpé en plusieurs sous-réseaux, cela permet de rassembler un petit nombre de terminaux et de gérer leurs communications à partir d'un serveur central. Si un terminal veut communiquer avec un autre qui n'est pas sur le même sous-réseau, il envoie le message à un serveur intermédiaire (appelé Gateway ou passerelle) qui va retransmettre le message au destinataire. Dans le cas d'un réseau IP,

l'adresse du terminal comprend un champ contenant l'identifiant du sous-réseau concaténé avec la valeur d'adresse du terminal qui occupe les bits les moins significatifs (ou LSB). Avant chaque communication, le terminal émetteur d'un message doit vérifier si le destinataire appartient au sous-réseau.

Les fabricants d'appareils connectables affectent souvent en usine une adresse IP aux appareils. Lorsque celui-ci est acheté et installé dans un réseau local, la valeur d'adresse IP donnée par le fabricant ne convient souvent pas car le réseau local n'utilise pas forcément le même plan d'adressage, ou l'adresse est déjà utilisée. Suivant les méthodes de configuration de l'appareil, on peut être amené à connecter cet appareil à un second réseau utilisant le même plan d'adressage et où l'adresse est disponible, reconfigurer son adresse et remettre l'appareil sur le premier réseau. Une autre façon de faire consiste à reconfigurer manuellement l'adresse de l'appareil, mais cela nécessite de bien connaître l'appareil et la méthode pour le reprogrammer.

Cette manière de faire est fastidieuse pour l'utilisateur. L'objet de la présente invention est un processus simple pour attribuer automatiquement une adresse à un nouvel appareil dans un réseau.

20

L'objet de la présente invention consiste en un procédé de génération d'une valeur d'adresse pour un terminal de communication relié à un réseau, le procédé étant caractérisé en ce qu'il comporte les étapes suivantes, au niveau du terminal :

- a) réception d'un couple de première et seconde valeurs d'adresse à partir d'au moins une communication captée sur le réseau,
- b) détermination d'une valeur caractéristique du réseau, ladite valeur étant contenue dans la première et la seconde valeur d'adresse
- c) calcul d'une troisième valeur d'adresse contenant la valeur caractéristique du réseau,

30

d) affectation de la troisième valeur d'adresse au terminal si cette valeur n'est pas déjà affectée à un autre terminal.

De cette façon, le terminal à connecter déduit de deux valeurs d'adresse reçues du réseau, une valeur caractéristique du réseau et calcule une adresse candidate qui contient cette valeur caractéristique. Il est sûr ainsi que l'adresse candidate peut appartenir à ce réseau. Puis, le terminal teste si cette valeur candidate est bien disponible, c'est à dire si elle n'est pas déjà affectée à un terminal déjà configuré. Si cette valeur d'adresse n'est pas déjà affectée à un terminal du réseau, elle est automatiquement affectée au terminal à configurer. La génération d'adresse est automatique et n'utilise pas ni un procédure manuelle de génération, ni les services d'un serveur de configuration.

Selon un perfectionnement, lorsque le réseau ne contient pour le moment qu'un seul terminal configuré avec une première valeur d'adresse, ce terminal émet un message contenant son adresse et une seconde valeur d'adresse calculée en changeant la valeur d'un bit. Le terminal à configurer capte le message et constatant qu'aucune réponse n'est émise en retour, ce qui témoigne qu'aucun terminal ne possède la seconde adresse, s'affecte cette seconde valeur d'adresse comme sa valeur d'adresse. Le bit dont la valeur est changée est par exemple le moins significatif.

Selon un autre perfectionnement, le terminal à configurer reçoit deux valeurs d'adresse de deux terminaux déjà configurés dans le réseau, et en déduit une valeur caractéristique du réseau. Le terminal à configurer calcule alors une troisième valeur d'adresse en concaténant cette valeur caractéristique et une valeur propre en commençant par la valeur maximale. Si cette troisième valeur d'adresse n'est pas disponible, le terminal à configurer diminue d'une unité la valeur propre tout en gardant identique la valeur caractéristique du réseau, et ainsi de suite, par valeur décroissante jusqu'à ce que le terminal trouve une valeur d'adresse disponible.

Selon un autre perfectionnement, si le terminal ne trouve pas de valeur d'adresse disponible, il calcule une troisième valeur d'adresse en

changeant la valeur du bit de poids le plus faible de la valeur caractéristique du réseau précédemment calculée, la valeur caractéristique du réseau étant de ce fait diminuée d'un bit. Puis le terminal teste si au moins une des nouvelles troisième valeurs calculées est disponible. Ce processus est
5 itératif : chaque fois la dernière valeur caractéristique du réseau est diminuée du bit de poids le plus faible.

Selon un autre perfectionnement, le procédé comporte une étape d'émission d'une requête de communication ARP en spécifiant la troisième adresse et une étape d'attente de réception d'une réponse à ladite requête.
10 Si une réponse est reçue, alors l'adresse contenue dans la requête est déjà prise, un calcul d'une nouvelle adresse est alors effectuée et sa disponibilité est testée. Ainsi, l'utilisateur n'a pas à intervenir, le terminal à configurer teste automatiquement si la nouvelle adresse qu'il a calculée est bien disponible.

15 L'objet de la présente invention consiste également en un appareil électronique destiné à être connecté à un réseau de communication comprenant un moyen de communication bi-directionnel avec ledit réseau, caractérisé en ce qu'il comporte un moyen de réception d'un message comportant une première et une seconde valeur d'adresse, un moyen pour
20 déterminer une valeur caractéristique du réseau qui constitue une partie de la première et de la seconde valeur d'adresse, et pour calculer une troisième valeur d'adresse contenant la valeur caractéristique du réseau, et pour affecter cette troisième valeur d'adresse à l'appareil si à la suite d'une requête de communication émise par le moyen de communication à
25 destination d'un appareil possédant la troisième adresse, il s'avère que cette troisième valeur d'adresse n'est affectée à aucun terminal du réseau.

L'objet de la présente invention consiste également en un appareil électronique destiné à être connecté à un réseau de communication comprenant un moyen de communication bi-directionnel avec ledit réseau, caractérisé en ce qu'il comporte un moyen de réception d'un message
30 comportant une première et une seconde valeur d'adresse, et un moyen

pour affecter la seconde valeur d'adresse à l'appareil s'il s'avère que cette seconde valeur d'adresse n'est affectée à aucun terminal du réseau.

L'invention, avec ses caractéristiques et avantages, ressortira plus
5 clairement à la lecture de la description d'un exemple de réalisation
particulier non limitatif fait en référence aux dessins annexés dans lesquels :

- la figure 1 est un schéma d'un réseau comprenant plusieurs
appareils selon l'exemple de réalisation ;

- la figure 2 est un schéma montrant les différents éléments d'un
10 terminal utilisant le procédé de génération d'adresse selon le présent
exemple de réalisation ;

- la figure 3 représente un organigramme détaillé du procédé de
génération d'adresse selon le présent exemple de réalisation ;

- la figure 4 représente un organigramme du procédé
15 d'élargissement du masque en cas de recherche infructueuse d'adresse
selon l'exemple de réalisation.

La figure 1 représente schématiquement un réseau de
communication permettant à au moins deux terminaux « Host A » et
« Host B » de communiquer à l'aide du protocole IP. D'autres appareils
20 peuvent se connecter à ce réseau, par exemple un décodeur de télévision
numérique « Set Top Box C ». Le canal de communication est réalisé par
un câble ETHERNET 10 ou 100.

Nous allons tout d'abord décrire un exemple d'appareil selon un
premier exemple de réalisation de l'invention. La figure 2 présente un
25 terminal multimédia 1 connecté à un dispositif d'affichage 2 tel qu'un
écran de visualisation. Le récepteur 1 est par exemple un ordinateur
personnel ou un terminal audiovisuel doté de moyens de communication
3 à travers un réseau bidirectionnel 4. Le récepteur 1 comprend une unité
centrale 5 reliée entre autre à une mémoire 6 contenant des programmes
30 exécutables, un moyen d'émission de signaux audiovisuels vers un écran.

Le terminal est également relié à un clavier 7. Les signaux audiovisuels sont émis vers l'écran 2 via une interface audio/vidéo 8.

Les terminaux disposent d'une adresse IP dont le format dépend du type de réseau auxquels ils sont connectés. L'adresse IP est codée sur 4 octets. Pour les réseaux de très grande taille, de type A l'identifiant du terminal est codé sur 3 octets (ce qui permet de connecter plus de 16 millions de terminaux) et l'identifiant du réseau est codé sur un octet dont le MSB est égal à 0. Pour les réseaux de grande taille, de type B, l'identifiant du terminal est codé sur 2 octets (ce qui permet de connecter plus de 64000 terminaux) et l'identifiant du réseau est codé sur deux octets dont les deux bits les plus significatifs sont « 1 » et « 0 ». Quant aux réseaux de petite taille, de type C, l'identifiant du terminal est codé sur un seul octet (ce qui permet de ne connecter que 254 terminaux, les valeurs 00 et 255 étant réservées pour un autre usage) et l'identifiant du réseau est codé sur trois octets dont les trois bits les plus significatifs MSB sont respectivement « 1 », « 1 » et « 0 ».

Le moyen de génération d'adresse IP est typiquement un programme écrit en mémoire 6, mais il peut aussi être réalisé sous forme de circuits spécialisés (ASIC ou DSP par exemple). Sous la forme d'un programme, le moyen permettant de calculer une adresse est réalisé sous la forme d'un module qui est de façon privilégiée dans la mémoire ROM de l'appareil. Ce module peut aussi être téléchargé à partir d'un support (disquette ou CD ROM), ou encore transmis à l'appareil via un réseau de diffusion.

De façon préférentielle, l'invention est utilisée pour calculer des valeurs d'adresses utilisées dans un protocole IP, ce qui n'exclut pas que l'invention est applicable à d'autres types de protocoles.

Après avoir décrit les différents éléments du terminal selon un exemple de réalisation de l'invention, nous allons maintenant expliquer les différents échanges entre celui-ci et le réseau, pour calculer l'adresse.

Il faut tout d'abord distinguer deux cas :

1° cas : recherche d'une adresse au sein d'un réseau déjà configuré d'au moins deux appareils.

2° cas : recherche d'une adresse au sein d'un réseau conçu pour ne posséder que deux appareils dont un seul est actuellement configuré.

Etudions tout d'abord le premier cas.

Dans un premier temps, l'utilisateur installe son nouvel appareil et le connecte au réseau ETHERNET. Puis, il le met en marche. En règle générale, l'appareil est par défaut en mode « SNOOPER ». S'il ne l'est pas, l'utilisateur le met dans cet état. Dans ce mode de fonctionnement, le nouvel appareil scrute toutes les communications qui transitent sur le réseau.

Dans un second temps, l'utilisateur demande à un second appareil déjà installé et configuré au sein du réseau, d'émettre une requête ARP. « ARP » est l'acronyme en langue anglaise de « Address Resolution Protocol », un protocole de niveau 2 qui permet de faire la traduction entre une adresse IP et une adresse MAC et qui possède l'avantage de diffuser sur le réseau des adresses IP existantes. Une façon simple pour effectuer cela consiste à lancer une requête de connexion vers un autre appareil du réseau à partir de ce second appareil. La requête ARP, qui est en fait la demande de la part de l'émetteur pour avoir l'adresse MAC de l'ordinateur cible, possède les adresses IP de l'émetteur et de la cible. Le nouvel appareil va capter la requête ARP et en extraire l'adresse IP de l'émetteur (« émetteur ») de la requête et l'adresse IP de l'appareil destinataire (« destinataire »). De cette manière, le nouvel appareil récupère des informations du réseau, son identificateur et donc son type A, B ou C, et les valeurs d'adresse de deux terminaux déjà configurés.

Supposons que le réseau est de type C (configuration « 1 » « 1 » « 0 » des MSB), l'identifiant du réseau est codé sur trois octets. Prenons par exemple les valeurs suivantes d'adresses de l'appareil émetteur de la requête et l'appareil destinataire (en décimal et en binaire) :

Adresse IP de l'émetteur :

192	168	000	009
1 1 0 0 0 0 0 0	1 0 1 0 1 0 0 0	0 0 0 0 0 0 0 0	0 0 0 0 1 0 0 1

Adresse IP du destinataire :

192	168	000	025
1 1 0 0 0 0 0 0	1 0 1 0 1 0 0 0	0 0 0 0 0 0 0 0	0 0 0 1 1 0 0 1

Dans le cas d'un réseau domestique (ordinairement de type C), il n'y a pas de sous-réseau, l'adresse IP de l'émetteur ne comprend que deux champs, le générateur d'adresse recherche une adresse disponible dans le réseau où il est connecté.

Pour cela, le nouvel appareil compare les bits de même rang des deux valeurs d'adresse reçues et détermine le bit de rang le plus fort dont la valeur est différente pour l'appareil émetteur et pour l'appareil récepteur. Le champ défini à partir de ce bit et jusqu'au LSB, appartient au champ d'adresse du terminal dans le sous-réseau. Dans l'exemple, le MSB bit dont la valeur est différente est le cinquième, donc les cinq LSB appartiennent au champ adresse. Le programme effectue d'abord un NON OU exclusif entre les deux valeurs d'adresse reçues, le résultat selon le présent exemple est

192	168	000	009
1 1 0 0 0 0 0 0	1 0 1 0 1 0 0 0	0 0 0 0 0 0 0 0	0 0 0 0 1 0 0 1

NOT XOR

192	168	000	025
1 1 0 0 0 0 0 0	1 0 1 0 1 0 0 0	0 0 0 0 0 0 0 0	0 0 0 1 1 0 0 1

=====

255	255	255	16
1 1 1 1 1 1 1 1	1 1 1 1 1 1 1 1	1 1 1 1 1 1 1 1	1 1 1 0 1 1 1 1

Puis le générateur d'adresse applique à ce résultat le programme dont le pseudo-code est le suivant :

```

pour i allant de 30 à 0
    si (bi == 1 AND bi+1 == 0) alors
5        bi = 0
    fin si
fin pour
    où bi représente le ième bit de l'adresse dans l'ordre du LSB au
    MSB (b31 est le MSB et b0 le LSB).
```

10 Ce programme a pour but de rechercher le premier bit à partir des poids fort dont la valeur est différente pour l'adresse 1 et pour l'adresse 2. En l'occurrence, c'est le bit 5. Le programme calcule aussi le masque pour calculer l'adresse en filtrant tous les bits qui forment entre les deux adresses une valeur différente, en l'occurrence, ce sont les cinq premiers bits, la
15 valeur pour la première adresse étant "01001" et celle de la seconde adresse est "11001".

Le masque résultant est le suivant :

255	255	255	224
1 1 1 1 1 1 1 1	1 1 1 1 1 1 1 1	1 1 1 1 1 1 1 1	1 1 1 0 0 0 0 0

20 Le nouvel appareil va tout d'abord essayer de trouver une adresse disponible en faisant varier de façon décroissante la valeur de ces cinq bits. Pour cela, il va envoyer une requête ARP avec une première valeur d'adresse et attendre un retour. Si un terminal répond à sa requête ARP, cela signifie que cette valeur d'adresse est déjà prise, il passe à une autre adresse. Une variante consiste à faire varier de façon croissante la valeur
25 des cinq bits. Une autre variante consiste à générer de façon aléatoire la valeur de ces cinq bits.

Avantageusement, l'évolution des valeurs d'adresse émises dans les requêtes ARP pour tenter de trouver une valeur disponible s'effectue par valeurs décroissantes, en commençant par la valeur maximale. En effet,

traditionnellement les utilisateurs configurent manuellement les valeurs d'adresse en commençant par les petites valeurs et en les augmentant : 01, 02, 03, etc. De telle sorte que si le nouvel appareil commence à tester les valeurs les plus fortes, il a plus de chances de trouver rapidement une valeur disponible, et de minimiser le nombre de requêtes pour la recherche d'une
5 adresse disponible.

Dans l'exemple ci-dessus, la première adresse testée est :

192 – 168 – 000 - 031

Supposons qu'une réponse est envoyée à la requête ARP, cette
10 valeur d'adresse est donc déjà prise, la seconde valeur testée est :

192 – 168 – 000 - 030

Et ainsi de suite, :

192 – 168 – 000 – 029

Si au bout d'un certain temps (ce temps est fixé par la norme au
15 niveau d'une requête appelée RFC signifiant « Request For Comments », définissant le protocole ARP), aucune réponse à une requête ARP n'est émise, le nouvel appareil peut considérer que la valeur d'adresse testée dans la requête ARP est disponible.

Si toutes les adresses IP sont prises, le module de génération
20 d'adresse prévoit d'élargir le masque. Cette partie du module est décrite sous la forme du pseudo code présenté en annexe 2 et représenté sous la forme d'un organigramme à la figure 4. La partie du module de génération d'adresse IP va augmenter d'un bit la taille du champ précédemment déterminé pour contenir l'adresse du terminal. Dans l'exemple ci-dessus, le
25 module va considérer que l'adresse est sur 6 bits, et de nouveau tester les valeurs d'adresses, en mettant ce sixième bit à 1 et en commençant par les valeurs maximales. On aura les valeurs successives testées :

192 – 168 – 000 – 063.

192 – 168 – 000 – 062.

30 192 – 168 – 000 – 061. jusqu'à : 192 – 168 – 000 - 032

Si aucune valeur d'adresse n'est disponible, le module va élargir le masque au septième bit, et ainsi de suite jusqu'à ce qu'une valeur d'adresse disponible soit trouvée.

L'annexe 1 contient un programme écrit en pseudo-code pour coder
5 le module de recherche d'adresse. La figure 3 présente un organigramme détaillé correspondant au programme de l'annexe 1.

Une fois qu'une valeur d'adresse a été retenue, il faut pouvoir s'assurer que l'appareil peut communiquer avec cette nouvelle adresse (que les élargissements successifs n'ont pas donné une adresse en dehors du
10 réseau de la première adresse captée). Pour cela, on peut utiliser une commande du protocole ICMP (pour « Internet Control Message Protocole ») appelée « ECHO ». Une commande « ECHO » est envoyée en utilisant le protocole IP avec une certaine quantité de données. Lorsque le destinataire reçoit la commande, il renvoie à l'émetteur le même bloc de données,
15 comme un écho. Cette commande est donc particulièrement bien adaptée pour s'assurer qu'un nouveau terminal peut communiquer en utilisant l'adresse qui vient de lui être affectée.

Si la commande « ECHO » émise par le terminal à configurer ne reçoit pas réponse dans le temps défini dans la RFC 792 (ICMP), alors on
20 peut affirmer que l'adresse calculée ne peut être utilisée sur le réseau (probablement parce que l'élargissement du masque a fait que l'on est plus dans le même réseau ou sous-réseau que l'émetteur de la première requête). La procédure peut donc être abandonnée avec comme résultat qu'aucune adresse valide ne peut être trouvée. Une variante pour détecter la
25 disponibilité d'une adresse consiste à recevoir un message « Destination non-joignable » (l'un des messages d'erreur d'ICMP). Ce message envoyé par un contrôleur de réseau indique qu'il ne connaît pas de terminal possédant cette adresse.

30 L'annexe 2 contient un programme écrit en pseudo-code pour coder le module d'élargissement du masque permettant de faire varier la valeur de

l'adresse du terminal au sein du sous-réseau. La figure 4 présente un organigramme détaillé correspondant au programme de l'annexe 2.

Supposons maintenant que le réseau possède des sous-réseaux.

5 Comme il a été dit dans le préambule de la description, avant chaque communication, le terminal émetteur d'un message doit vérifier si le destinataire appartient au sous-réseau. Pour effectuer ce test, chaque terminal possède le masque de sous-réseau, ce masque est constitué de la concaténation de l'identifiant du réseau, de l'identifiant du sous réseau et du
10 champ d'identifiant des terminaux avec tous les bits à « 0 ». Supposons un réseau de type B avec l'identifiant « 128 », « 168 » associé à un identifiant de sous-réseau codé sur 7 bits. Ce sont alors les bits 10 à 16, les bits 1 à 9 définissant l'adresse du terminal dans le sous-réseau. Le masque de sous-réseau est alors :

255	255	254	025
1 1 1 1 1 1 1	1 1 1 1 1 1 1	1 1 1 1 1 1 1 0	0 0 0 0 0 0 0

15

Pour un même sous-réseau, un ET logique entre le masque et une adresse IP renvoie l'identifiant complet du réseau et du sous-réseau (appelé dans la suite identifiant réseau). Afin de déterminer si le terminal destinataire appartient au même sous-réseau, le terminal émetteur réalise un ET logique
20 entre l'adresse IP du destinataire et le masque de sous-réseau. Si cette opération renvoie un identifiant de réseau identique à la même opération sur sa propre adresse, alors le destinataire est sur le même sous-réseau que lui et il lui envoie directement le message. Si les deux identifiants de réseau + sous-réseau diffèrent, alors il doit envoyer le message à un serveur
25 intermédiaire.

Le nouvel appareil désirant se configurer doit d'abord calculer un masque minimal permettant de calculer l'identifiant du réseau + sous-réseau. Les premiers bits définissent le type de réseau (A, B ou C) et de ce fait la

taille de l'identifiant du réseau. Dans l'exemple, la configuration « 1 », « 0 » indique que le réseau est de type B – identifiant « 128 », « 168 ». La taille de l'identifiant de sous-réseau est inconnue. Le nouvel appareil sait que les deux appareils qui ont communiqué par une « ARP request » sont du même sous-réseau, et donc leurs adresses IP possèdent la même valeur d'identifiant de sous-réseau. Cette valeur occupe un certain nombre de MSB bits de la valeur d'adresse de terminal. De la même manière que précédemment, le nouvel appareil va tout d'abord élaborer un masque minimal, en calculant la taille minimale du champ contenant la valeur d'adresse du terminal dans le sous-réseau. Pour cela, il détermine la partie variante entre les deux adresses reçues et calcule un masque qui filtre cette partie. Puis, il essaye toutes les valeurs correspondant à ce masque. Si l'une d'entre elles est disponible, le nouvel appareil la prend et se configure avec elle. Si aucune adresse n'est disponible, le nouvel appareil élargit le masque en commençant par le bit à « 1 » le moins significatif du masque, ce bit passe à « 0 ». L'élargissement du masque et la recherche d'une adresse se déroule de la même façon que décrite précédemment pour un réseau sans sous-réseau. L'avantage de cette méthode consiste en ce qu'elle permet à coup sûr de tester en priorité toutes les adresses du sous-réseau. Si à la suite d'un nouvel élargissement d'un bit, le masque dépasse le sous-réseau, cela est consécutif au fait que toutes les adresses du sous-réseau ont été testées et aucune n'est disponible. Alors, au premier essai d'une adresse avec la nouvelle valeur du masque élargi, le terminal ne recevant aucune réponse récupérera cette adresse, mais lorsqu'il voudra vérifier que cette adresse est bien disponible en effectuant une requête « ECHO » ICMP, il se rendra compte que cette adresse ne lui permet pas de communiquer. Il émet alors à l'affichage un message indiquant que le générateur d'adresse n'a pas pu trouver une adresse.

Etudions maintenant la solution selon un autre exemple de réalisation concernant le second cas.

Le réseau est alors limité à deux appareils. Ces appareils utilisant le protocole IP standard doivent de la même façon que pour un réseau de type A, B ou C, avoir une adresse spécifique qui leur permet de dialoguer. La solution selon cet autre exemple de réalisation consiste en ce que le terminal
5 en mode « Snooper » s'aperçoive qu'aucun terminal ne répond à la requête ARP, il en déduit qu'il n'y a pas de terminal ayant cette valeur d'adresse et que donc, il peut se l'approprier pour se configurer, ce qui lui évite de devoir calculer une troisième valeur.

Dans un premier temps, un appareil (dit « premier ») possède déjà
10 une adresse configurée, le second est mis en mode « snooper » selon le présent exemple de réalisation. La différence par rapport à la précédente situation est le fait que le premier appareil ne peut envoyer de requête de connexion vers un autre appareil car il est le seul à être configuré. L'astuce consiste à demander à l'utilisateur d'émettre sur le premier appareil une
15 requête de connexion vers un appareil qui n'existe pas. L'appareil à configurer reçoit cette adresse, s'aperçoit qu'elle est disponible car aucun appareil ne répond à cette requête, et décide de se l'affecter. C'est donc bien le même processus que précédemment, en le simplifiant au maximum, le terminal n'a plus besoin de calculer une valeur d'adresse, il récupère la
20 même valeur qu'une adresse d'un terminal qui en fait n'existe pas. Pour calculer facilement une adresse compatible avec le réseau, le terminal configuré émet une seconde qui ne diffère que de la valeur d'un seul bit. Selon un perfectionnement particulièrement avantageux, le bit à changer appartient à l'octet de poids faible de l'adresse et plus particulièrement celui
25 de poids le plus faible (LSB). De cette façon, si l'adresse du premier appareil est paire (valeur du LSB égale à « 0 ») alors, il lance une requête de connexion à un appareil dont la valeur d'adresse est la même que la sienne sauf pour le bit le moins significatif qui est forcé à « 1 » (l'adresse immédiatement supérieure). De même si l'adresse est impaire (valeur du
30 LSB égale à « 1 ») alors, il lance une requête de connexion à un appareil

dont la valeur d'adresse est la même que la sienne sauf pour le bit le moins significatif qui est forcé à « 0 » (l'adresse immédiatement inférieure).

Le reste de la procédure se déroule de la même façon. Le masque calculé ne peut donner que 2 adresses et l'une des 2 est forcément valide.

5

Les présents modes de réalisation doivent être considérés à titre d'illustration mais peuvent être modifiés dans le domaine défini par la portée des revendications jointes. En particulier, l'invention ne se limite pas aux décodeurs de télévision mais peut s'appliquer à tout dispositif de réception

10 d'émissions audiovisuelles numériques : ordinateur, appareil connecté à un réseau IP,

ANNEXE 1

IP_Auto_Find_Mask (IN n :entier)

```

    var utilisé : booléen
5    var atteint : booléen
    var icmp_émis : booléen
    pour i de  $2^n-1$  à 0
         $IP_{\text{appareil}} = (IP_{\text{émetteur}} \wedge \text{Masque}) \vee i$ 
        utilisé = faux
10    atteint = faux
        icmp_émis = faux
        si ( $n \bmod 8 == 0$  AND ( $i == 0$  OR  $i == 2^n-1$ )) alors
            utilisé = vrai
        sinon
15            pour j de 1 à 4
                Send an ARP request (ARP.émetteur =
                     $IP_{\text{émetteur}}$ , ARP.destinataire =  $IP_{\text{appareil}}$ )
                Attente de réponse ARP pendant durée fixée
                si (réponse ARP reçue AND (ARP.émetteur ==
20                 $IP_{\text{appareil}}$  OU ARP.destinataire ==  $IP_{\text{appareil}}$  ))
                    alors
                        utilisé = vrai
                        j = 5
                    fin si
            fin pour
25        fin si
    si (NOT utilisé) alors
        Configuration de la pile IP sur l'appareil avec  $IP_{\text{appareil}}$ 
        Mode Snooper inactif
30        Emission d'une requête d'écho ICMP à  $IP_{\text{émetteur}}$ 
        icmp_sent = vrai

```

Attente de la réponse ICMP pendant durée fixée ou réponse
du message indiquant que «destinataire non atteint»

si (requête Echo ICMP echo reçue) alors

atteint = vrai

5 fin si
 fin si
 si (icmp_émis) alors
 sortie
 fin si

10 Mode Snooper actif

fin pour

si (atteint) alors

Configuration IP OK

sinon

15 Echec configuration IP

fin si

ANNEXE 2

20 *IP_Setup :*

var n : entier

n = (nombre de "0" à la fin de Masque)

faire

IP_Auto_Find_Mask (n)

25 si (Echec configuration IP) alors

n = (nombre de "0" à la fin de Masque)

Masque = Masque – 2^n

fin si

tant que (Echec configuration IP ET $n \leq 16$)

30 si (Echec configuration IP) alors

Echec initialisation

sinon

Initialisation OK

fin si

Revendications

1. Procédé de génération d'une valeur d'adresse pour un terminal de communication relié à un réseau, le procédé étant caractérisé en ce qu'il
5 comporte les étapes suivantes, au niveau du terminal :

a) réception d'un couple de première et seconde valeurs d'adresse à partir d'au moins une communication captée sur le réseau,

b) détermination d'une valeur caractéristique du réseau, ladite valeur étant contenue dans la première et la seconde valeur d'adresse

10 c) calcul d'une troisième valeur d'adresse contenant la valeur caractéristique du réseau,

d) affectation de la troisième valeur d'adresse au terminal si cette valeur n'est pas déjà affectée à un autre terminal.

15 2. Procédé de génération d'une valeur d'adresse selon la revendication 1, caractérisé en ce que si le terminal déduit de la communication captée sur le réseau de communication que la seconde adresse est disponible, alors l'étape de calcul consiste à donner à la troisième valeur la valeur de la seconde valeur.

20

3. Procédé de génération d'une valeur d'adresse selon la revendication 1, caractérisé en ce que la troisième valeur est calculée en concaténant la valeur caractéristique du réseau avec une valeur propre, cette valeur propre étant maximale lors du premier calcul, cette valeur propre
25 étant retranchée d'une unité chaque fois que la précédente troisième valeur calculée se trouve affectée à un autre terminal.

4. Procédé de génération d'une valeur d'adresse selon la revendication 3, caractérisé en ce qu'il comporte une étape consistant à changer la valeur du bit de poids le plus faible de la valeur caractéristique du
30 réseau, la nouvelle valeur caractéristique étant diminuée de ce bit, ladite étape étant déclenchée lorsque toutes les troisièmes valeurs calculées à

partir de la précédente valeur caractéristique du réseau sont déjà affectées à un terminal.

5 5. Procédé de génération d'une valeur d'adresse selon l'une quelconque des revendications précédentes, caractérisé en ce que l'étape d'affectation comprend une étape d'émission d'une requête de communication vers un terminal possédant la troisième valeur d'adresse, et une étape d'attente de réception d'une réponse, l'existence d'une réception signifiant que la troisième valeur d'adresse n'est pas disponible.

10 6. Procédé de génération d'une valeur d'adresse selon l'une quelconque des revendications 1 à 4, caractérisé en ce que l'étape d'affectation comprend une étape d'émission d'une requête de communication vers un terminal possédant la troisième valeur d'adresse, et une étape de réception d'un message émis par le réseau suite à ladite requête indiquant que la troisième valeur d'adresse n'est pas affectée à un
15 terminal du réseau, l'étape de réception d'un tel message déclenchant l'affectation de la troisième valeur d'adresse au terminal.

7. Appareil électronique destiné à être connecté à un réseau de communication (4) comprenant un moyen de communication bi-directionnel
20 (3) avec ledit réseau, caractérisé en ce qu'il comporte un moyen de réception (3, 5, 6) d'un message comportant une première et une seconde valeur d'adresse, un moyen (5,6) pour déterminer une valeur caractéristique du réseau qui constitue une partie de la première et de la seconde valeur d'adresse, et pour calculer une troisième valeur d'adresse contenant la
25 valeur caractéristique du réseau, et pour affecter cette troisième valeur d'adresse à l'appareil si à la suite d'une requête de communication émise par le moyen de communication (3) à destination d'un appareil possédant la troisième adresse, il s'avère que cette troisième valeur d'adresse n'est affectée à aucun terminal du réseau.

30 8. Appareil électronique selon la revendication 7, caractérisé en ce qu'il comporte un moyen d'émission (3,5,6) d'une requête de communication

vers un appareil possédant la troisième valeur d'adresse, et un moyen de détection (3,5,6) d'une réponse à ladite requête, la détection d'une réponse signifiant que la troisième valeur d'adresse n'est pas affectée à un appareil du réseau.

5 9. Appareil électronique selon la revendication 7 ou 8, caractérisé en ce que le moyen (5,6) de calcul concatène la valeur caractéristique du réseau précédemment déterminée avec une valeur propre, cette valeur propre étant maximale lors d'un premier calcul, le moyen de calcul retranchant une unité à cette valeur propre pour calculer une nouvelle
10 troisième valeur d'adresse lorsqu'il s'avère que la précédente valeur d'adresse calculée est déjà affectée à un terminal.

 10. Appareil électronique selon l'une quelconque des revendications 7 à 9, caractérisé en ce qu'il comporte un moyen (5,6) pour changer la valeur du bit de poids le plus faible de la valeur caractéristique du réseau, la
15 nouvelle valeur caractéristique étant diminuée de ce bit, ledit moyen étant déclenché lorsqu'il s'avère que toutes les troisièmes valeurs calculées à partir de la précédente valeur caractéristique du réseau sont déjà affectées à un terminal.

 11. Appareil électronique destiné à être connecté à un réseau de
20 communication (4) comprenant un moyen de communication bi-directionnel (3) avec ledit réseau, caractérisé en ce qu'il comporte un moyen de réception (3, 5, 6) d'un message comportant une première et une seconde valeur d'adresse, et un moyen (5,6) pour affecter la seconde valeur d'adresse à l'appareil s'il s'avère que cette seconde valeur d'adresse n'est
25 affectée à aucun terminal du réseau.

 12. Appareil électronique selon la revendication 11, caractérisé en ce qu'il comporte un moyen de détection (3,5,6) d'une réponse au message comportant la première et la seconde valeurs d'adresse pendant un temps déterminé, l'absence de réponse signifiant que la seconde valeur d'adresse
30 n'est pas affectée à un appareil du réseau, et peut être affectée à l'appareil.

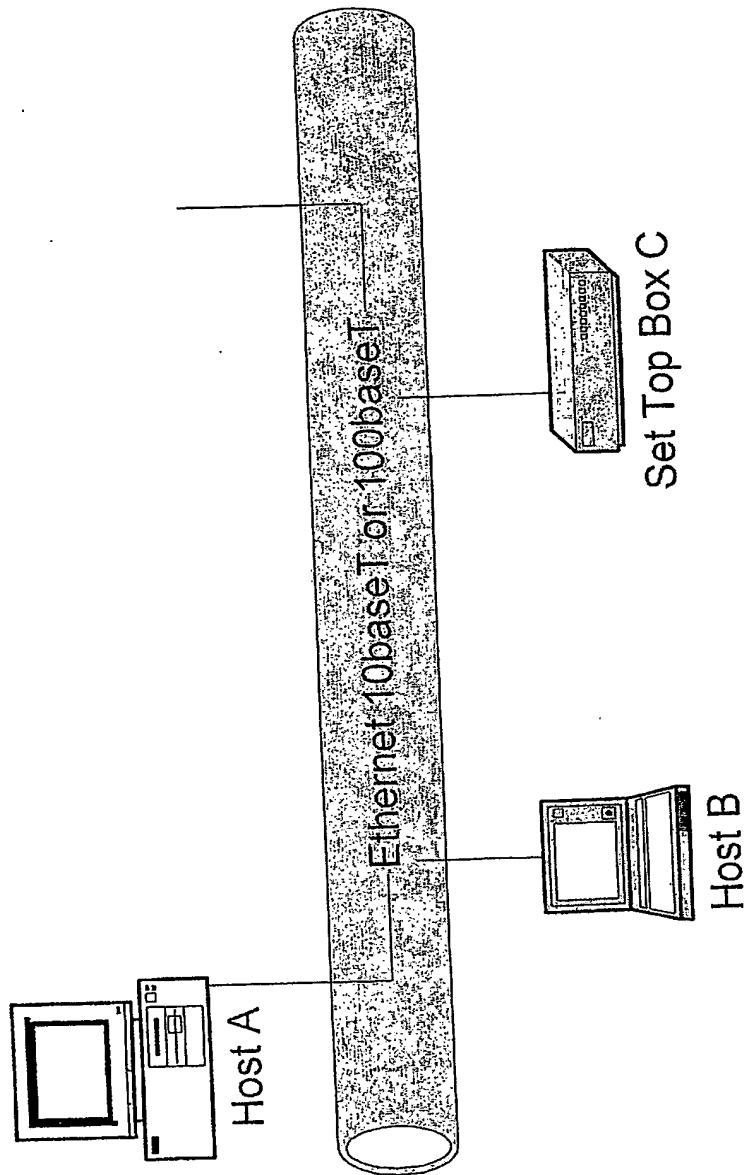


Fig. 1

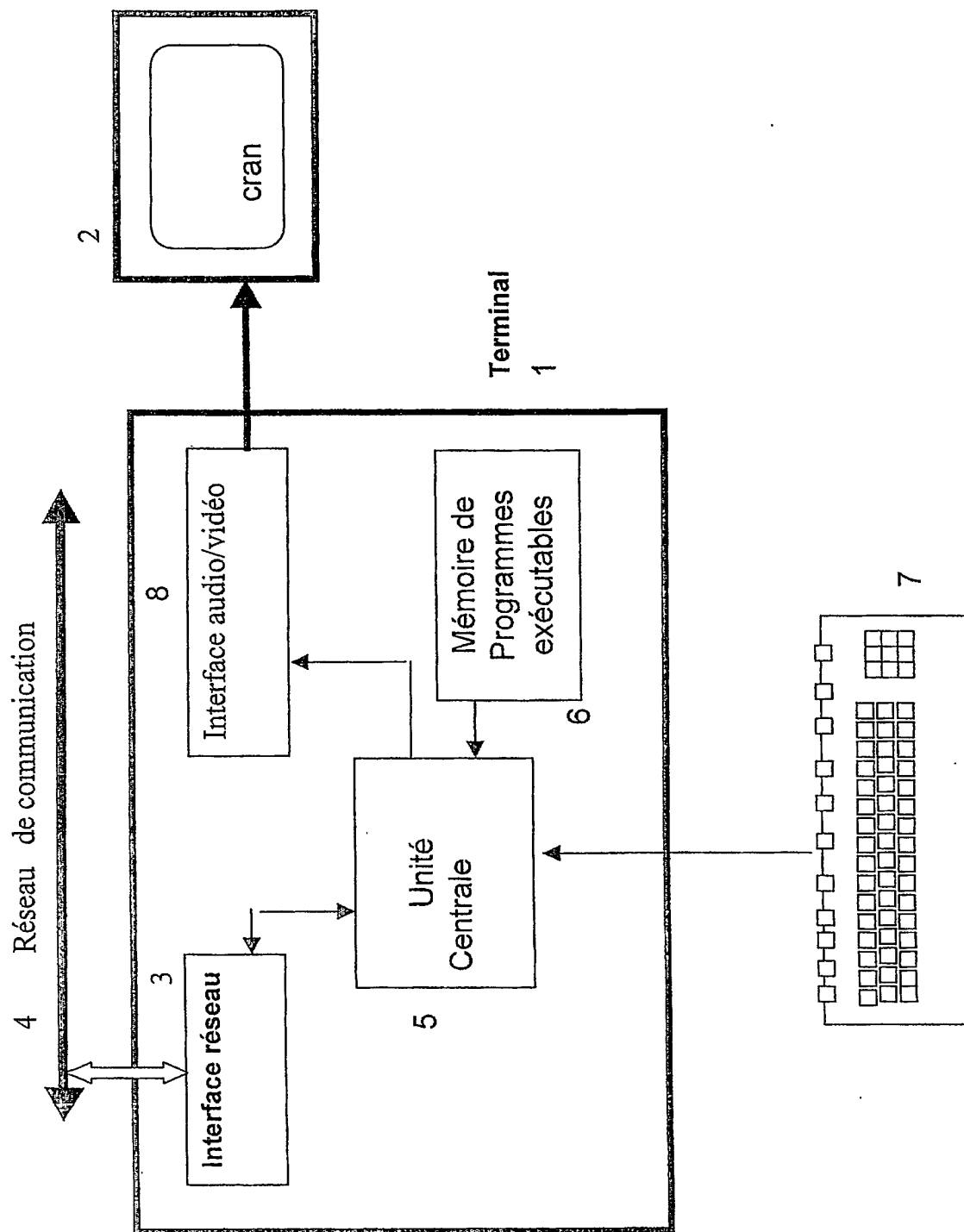


Fig. 2

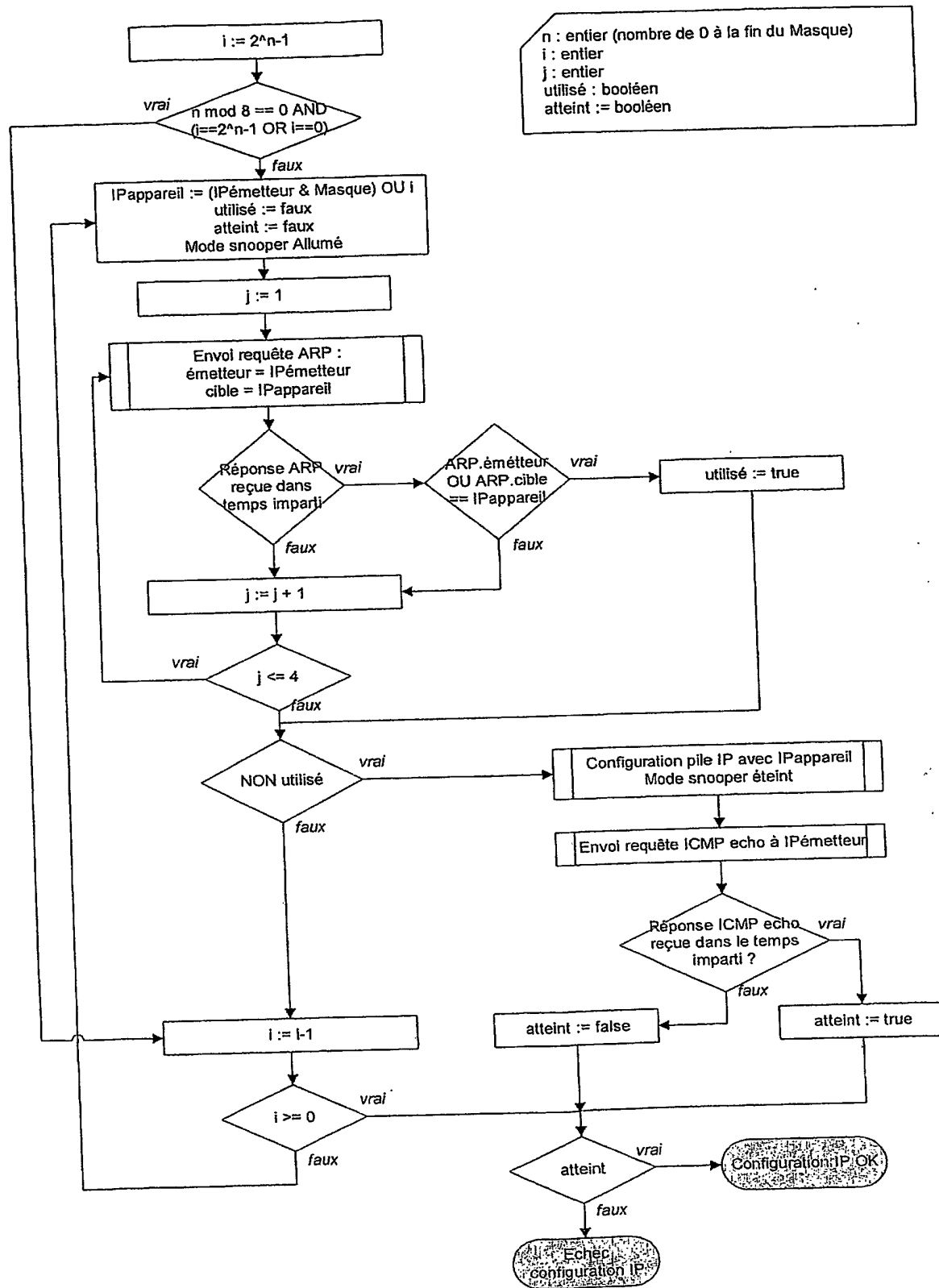


Fig. 3

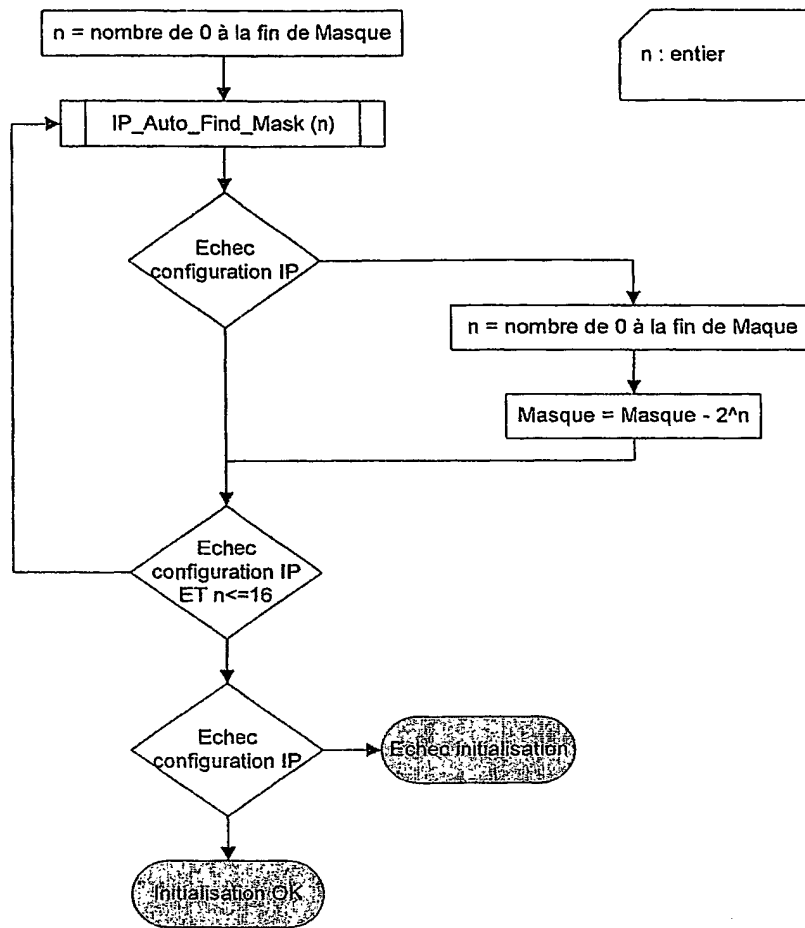


Fig. 4

DÉPARTEMENT DES BREVETS

26 bis, rue de Saint Pétersbourg

75800 Paris Cedex 08

Téléphone : 01 53 04 53 04 Télécopie : 01 42 93 59 30

DÉSIGNATION D'INVENTEUR(S) Page N° 1. / 1.

(Si le demandeur n'est pas l'inventeur ou l'unique inventeur)

Cet imprimé est à remplir lisiblement à l'encre noire

DB 113 W / 260899

Vos références pour ce dossier (facultatif)		PF020077	
N° D'ENREGISTREMENT NATIONAL		020 808X	
TITRE DE L'INVENTION (200 caractères ou espaces maximum) Procédé de génération d'adresse dans un dispositif relié à un réseau et un dispositif disposant de ce procédé.			
LE(S) DEMANDEUR(S) : THOMSON LICENSING SA			
DESIGNE(NT) EN TANT QU'INVENTEUR(S) : (Indiquez en haut à droite «Page N° 1/1» S'il y a plus de trois inventeurs, utilisez un formulaire identique et numérotez chaque page en indiquant le nombre total de pages).			
Nom		FLEURY	
Prénoms		Jean-François	
Adresse	Rue	3 rue Coulabin	
	Code postal et ville	35000	RENNES
Société d'appartenance (facultatif)		THOMSON multimedia	
Nom		CHAMPEL	
Prénoms		Mary-Luc	
Adresse	Rue	4 rue de la Croix Beucher	
	Code postal et ville	35220	Marpiré
Société d'appartenance (facultatif)		THOMSON multimedia	
Nom		STRAUB	
Prénoms		Gilles	
Adresse	Rue	Grébusson	
	Code postal et ville	35690	ACIGNE
Société d'appartenance (facultatif)		THOMSON multimedia	
DATE ET SIGNATURE(S) DU (DES) DEMANDEUR(S) OU DU MANDATAIRE (Nom et qualité du signataire) Boulogne, le 27.06.2002 BENEZETH Philippe			

La loi n°78-17 du 6 janvier 1978 relative à l'informatique, aux fichiers et aux libertés s'applique aux réponses faites à ce formulaire.
Elle garantit un droit d'accès et de rectification pour les données vous concernant auprès de l'INPI.